

Europäisches Patentamt
European Patent Office
Office européen des brevets



(11) EP 0 959 403 A2

(12) EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG

(43) Veröffentlichungstag:
24.11.1999 Patentblatt 1999/47

(51) Int Cl.⁶: G06F 9/40, G06F 9/42,
G06F 9/46

(21) Anmeldenummer: 99440116.4

(22) Anmeldetag: 19.05.1999

(84) Benannte Vertragsstaaten:
AT BE CH CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI LU
MC NL PT SE
Benannte Erstreckungsstaaten:
AL LT LV MK RO SI

- Banzhaf, Monika
70439 Stuttgart (DE)
- Kocher, Hartmut, Dr.
71229 Leonberg (DE)

(30) Priorität: 20.05.1998 DE 19822551

(71) Anmelder: ALCATEL
75008 Paris (FR)

(74) Vertreter: Brose, Gerhard, Dipl.-Ing. et al
Alcatel
Intellectual Property Department, Stuttgart
Postfach 30 09 29
70449 Stuttgart (DE)

(72) Erfinder:
• Jäkel, Hans-Jörg, Dr.
70439 Stuttgart (DE)

(54) **Prozessorgesteuertes System und Verfahren zum Betrieb eines prozessorgesteuerten Systems**

(57) Bei dem System (SYS), das von einem Prozessor mittels eines Steuerprogrammes gesteuert wird, besteht das Steuerprogramm aus mehreren, hierarchisch angeordneten funktionalen Programmschichten (LAYER1-4). Jede Programmschicht bietet Dienste, wobei zumindest ein Teil der Dienste einer höheren Programmschicht auf Dienste einer niedrigeren Programmschicht aufbauen. Die Programmschichten sind asynchron miteinander verbunden, und zwar so, daß eine von einer höheren Programmschicht empfangene Anforderung (REQ) erst durch Zurücksenden einer Bestätigung (CONF) beantwortet wird, bevor die Anforderung (REQ) an eine nächst niedrigere Programmschicht weitergeleitet wird. Dadurch sind die Programmschichten im zeitlichen Ablauf voneinander entkoppelt. Vorteilhaft verfügt jede Programmschicht (LAYER1-4) über einen Speicher (DB1-4), in dem Konfigurationsdaten der jeweiligen Programmschicht gespeichert sind. Eine Anforderung (REQ) wird zunächst in einer aktuellen Programmschicht lokal bearbeitet, indem die Konfigurationsdaten in dem Speicher aktualisiert werden, dann wird die Bestätigung (CONF) zurückgeschickt und anschließend wird die Anforderung an die nächst niedrigere Programmschicht zur weiteren Bearbeitung weitergeleitet.

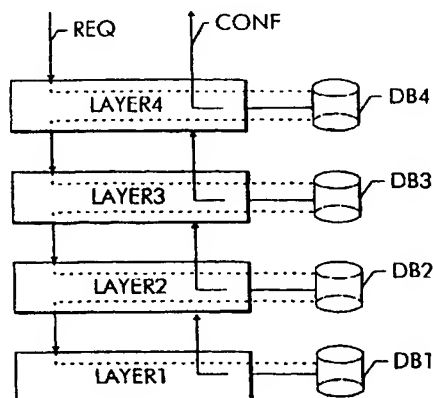


Fig.1

EP 0 959 403 A2

B Beschreibung

[0001] Die Erfindung betrifft ein Verfahren zum Betrieb eines prozessorgesteuerten Systems nach dem Oberbegriff des Anspruchs 1, insbesondere eines Netzwerkmanagementsystems, sowie ein prozessorgesteuertes System nach dem Oberbegriff des Anspruchs 5.

[0002] Für viele Anwendungen werden Systeme von einem oder mehreren Prozessoren gesteuert, indem diese ein Steuerprogramm wie z.B. ein Betriebssystem ausführen. Für das Steuerprogramm wird häufig ein Aufbau aus mehreren hierarchischen angeordneten Programmschichten gewählt, wobei jede Programmschicht verschiedene Dienste anbietet und zumindest ein Teil der Dienste einer höheren Schicht auf Dienste einer niedrigeren Programmschicht aufbaut. Insbesondere für Netzwerkmanagementsysteme wird der mehrschichtige Aufbau verwendet.

[0003] In dem Artikel "Management von SDH-Netzelementen: eine Anwendung der Informationsmodellierung", M.P. Bosse et al., Elektrisches Nachrichtenwesen 4. Quartal 1993, S.329-338, ist der Aufbau eines Steuerprogrammes für ein Netzwerkmanagementsystem eines synchronen digitalen Nachrichtenübertragungssystems für SDH beschrieben. Das Steuerprogramm besteht aus verschiedenen, hierarchisch strukturierten Programmschichten. Zu diesen Programmschichten zählen eine Netzschiicht und eine Elementschicht. In dem Artikel wird auch erwähnt, daß das Netzwerkmanagementsystem über Datenbankfunktionen verfügt. Die Kommunikation zwischen den Programmschichten erfolgt über eine festgelegte, als Q3 bezeichnete Schnittstelle.

[0004] Entsprechend dem Artikel "Technologie der SDH-Netzelemente: die Software-Plattform" von S. Colombo et al., Elektrisches Nachrichtenwesen 4. Quartal 1993, S.322-328, ist die Elementschicht ebenfalls ein nach dem mehrschichtigen Aufbau strukturiertes Steuerungsprogramm: In einer ersten Programmschicht sind die Netzelementfunktionen in Form von verwalteten Objekten angesiedelt. Diese Programmschicht baut auf Funktionen auf, die von der als virtuelles Hardwaremodul bezeichneten Programmschicht geboten werden. Darunter befindet sich die On-Board-Controller-Software, die dann schließlich auf die SDH-Hardware zugreift. Die erste Programmschicht verfügt über einen Dauerspeicher zur Speicherung von Konfigurationsparametern (verwalteten Objekten) in einer als Persistency bezeichneten Datenbank.

[0005] Bei dem geschilderten mehrschichtigen Aufbau ist eine Kommunikation zwischen angrenzenden Programmschichten erforderlich: Eine höhere Programmschicht muß Anforderungen an eine niedrigere Programmschicht weiterleiten, die niedrigere Programmschicht muß eine Bestätigung für die Ausführung der Anforderung und gegebenenfalls ein Ergebnis zurückliefern. Üblicherweise wartet eine höhere Programmschicht auf die Bestätigung und die untere Pro-

grammschicht sendet die Bestätigung erst nach erfolgreicher Ausführung der Anforderung.

[0006] Bei dieser Vorgehensweise besteht die Schwierigkeit, daß bei einem mehrschichtigen Aufbau das ganze System blockiert werden kann, wenn eine höhere Programmschicht auf eine Bestätigung von einer unteren Programmschicht wartet, die untere Programmschicht jedoch gerade beschäftigt ist und zur Abarbeitung der von der höheren Programmschicht empfangenen Anforderung nicht kommt. Der Durchsatz durch ein solches mehrschichtiges Steuerprogramm ist also durch die Geschwindigkeit der langsamsten Schicht begrenzt. Auch eine Entkopplung der Programmschichten mittels Warteschlangen bringt hier keine prinzipielle Verbesserung, da Warteschlangen überlaufen können, z.B. bei Ausfall einer Programmschicht aufgrund eines aufgetretenen Fehlers.

[0007] Aufgabe der Erfindung ist es, ein Verfahren zum Betrieb eines prozessorgesteuerten Systems, insbesondere eines Netzwerkmanagementsystems, sowie ein prozessorgesteuertes System anzugeben, bei denen eine Blockierung aufgrund einer beschäftigten oder ausgefallenen Programmschicht nicht auftreten kann.

[0008] Die Aufgabe wird hinsichtlich des Verfahrens gelöst durch die Merkmale des Anspruchs 1 und hinsichtlich des Systems durch die Merkmale des Anspruchs 5. Vorteilhafte Ausgestaltungen sind den abhängigen Ansprüchen zu entnehmen.

[0009] Ein Vorteil der Erfindung besteht darin, daß die Verfügbarkeit sowie die Robustheit und Überlebensfähigkeit im Falle eines Fehlers eines erfindungsgemäßen Systems verbessert wird.

[0010] Ein weiterer Vorteil ist, daß die Leistungsfähigkeit eines erfindungsgemäßen Systems verbessert wird, da mehrere Anforderungen in einer Programmschicht zusammengefaßt und zusammen bearbeitet werden können. Hinzu kommt, daß der Durchsatz durch die einzelnen Programmschichten nicht von der Bearbeitungsgeschwindigkeit der langsamsten Programmschicht begrenzt wird.

[0011] Als weiterer Vorteil erweist sich, daß das erfindungsgemäße System auch bei Totalausfall einer mittleren oder unteren Programmschicht zumindest nach außen hin bedienbar bleibt. Als Spezialfall eines Totalausfalles ist hier anzuführen, daß ein Teil des Systems abgeschaltet oder nicht angeschlossen ist. Die Erfindung ermöglicht damit eine transparente Off-Line-Konfigurierung erfindungsgemäßer Systeme.

[0012] Eine bevorzugte Anwendung der Erfindung liegt im Bereich des Netzwerkmanagements als Netzwerkmanagementsystem eines Telekommunikationsnetzwerkes oder als Steuerungseinrichtung eines Netzelementes eines Telekommunikationsnetzwerkes.

[0013] Die Erfindung wird im folgenden anhand der Figuren 1 bis 3 in einem Ausführungsbeispiel näher beschrieben. Es zeigt:

Figur 1 den schematischen Aufbau eines erfin-

- Figur 2 dungsgemäßen Systems,
den Datenfluß durch eine Programmschicht
eines erfindungsgemäßen Systems und
Figur 3 ein Flußdiagramm des erfindungsgemäßen
Verfahrens.

[0014] Um einzelne Programmschichten eines Steuerprogrammes im zeitlichen Ablauf zu entkoppeln wird erfindungsgemäß ein asynchroner Ansatz gewählt. Dabei besteht ein Grundgedanke der Erfindung darin, eine Anforderung zunächst in einer höheren Programmschicht lokal zu bearbeiten und eine Bestätigung zurückzusenden und die Anforderung anschließend an eine niedrigere Programmschicht zur weiteren Bearbeitung weiterzuleiten. Die Aussage der Bestätigung erhält dadurch den Charakter eines Versprechens, für die Ausführung der Anforderung Sorge zu tragen. Sie hat daher nicht länger die Aussagekraft, daß die Anforderung erfolgreich abgearbeitet wurde, sondern bestätigt den Erhalt der Anforderung und verspricht diese abzu-
arbeiten. Durch diese Maßnahmen wird eine wirksame, vollständige Entkopplung der Programmschichten erreicht.

[0015] Ein Benutzer erhält erfindungsgemäß auf eine Anforderung als Bestätigung ein "OK" zurück, bevor die Anforderung tatsächlich ausgeführt wurde. Besonders vorteilhaft ist hierbei, wenn die Anforderung in einer aktuellen Programmschicht logisch und semantisch geprüft wird. Dann ist sichergestellt, daß die Anforderung zumindest prinzipiell ausführbar ist und die Bestätigung stellt dann eine Zusicherung der Durchführung dar.

[0016] Damit eine lokale Bearbeitung der Anforderung durchgeführt werden kann, verfügen die Programmschichten über eigene Speicher, in denen die aktuellen Konfigurationsparameter der jeweiligen Schicht abgespeichert und gesichert sind. Unter Konfigurationsparametern werden in diesem Zusammenhang auch Ereignis- und Zustandsdaten der jeweiligen Programmschicht verstanden. Die Speicher der Programmschichten sind logisch getrennte Speicher, die jedoch physikalisch in der selben Speichervorrichtung, beispielsweise einem RAM, einem EEPROM, einer Festplatte oder einem anderen Datenträger, enthalten sein können. Vorzugsweise ist der Speicher zu einer Datenbank strukturiert, in der die Konfigurationsparameter abgelegt sind. Das Steuerprogramm kann auch eine komplexe Steuersoftware sein, die aus mehreren Programmmodulen besteht, welche als verteilte Anwendung auf verschiedenen Prozessoren ausgeführt werden.

[0017] In dem in Figur 1 gezeigten Ausführungsbeispiel besteht das erfindungsgemäße System SYS aus vier Programmschichten LAYER1 bis LAYER4. Die Programmschichten verfügen jeweils über eine Datenbank DB1 bis DB4. In den Datenbanken sind Konfigurationsparameter der zugehörigen Programmschicht gespeichert. Ein Zugriff auf das System SYS läuft so ab, daß eine Anforderung REQ an die höchste Programmschicht LAYER4 geleitet wird. Dort geschieht eine lokale

Bearbeitung der Anforderungen REQ indem die von der Anforderung betroffenen Konfigurationsparameter in der Datenbank DB4 entsprechend der Anforderung aktualisiert werden. Ist dies geschehen, dann wird als Antwort auf die Anforderung REQ eine Bestätigung CONF zurückgeschickt.

[0018] Ist eine Bearbeitung der Anforderung REQ in der nächstniedrigeren Programmschicht LAYER3 erforderlich, so wird die Anforderung nun an die Programmschicht LAYER3 weitergeleitet. Dort geschehen wieder dieselben Schritte: Lokale Bearbeitung der Anforderungen indem die betroffenen Konfigurationsparameter in der Datenbank DB3 aktualisiert werden und anschließend Zurückschicken einer Bestätigung.

[0019] Das Weiterleiten an die jeweils nächst niedrigere Programmschicht geschieht solange, bis die niedrigste zur Ausführung der Anforderung notwendige Programmschicht erreicht ist.

[0020] Am Beispiel eines Netzwerkmanagementsystems ist dies leicht verständlich: Die Programmschicht LAYER4 ist eine Anwenderschicht in einer zentralen Netzwerkmanagementschicht. Die nächstniedrigere Programmschicht LAYER3 ist die sogenannte MIB (*Management Information Base*, wie in ITU-T X.720 standardisiert) zusammen mit einem Softwarerahmen (Framework) in einer Steuerungseinrichtung eines Netzelementes, beispielsweise eines digitalen Crossconnects. Die wiederum nächstniedrigere Programmschicht LAYER2 ist ein virtuelles Hardwaremodul VHM, welches die Umsetzung zwischen der MIB und der Hardware durchführt. Die unterste Programmschicht LAYER1 ist die Firmware, die sich auf den einzelnen Leiterplatten (Boards) des Crossconnects befindet und die die sogenannten On-Board-Controller (OBC) steuert.

[0021] Die Anforderung eines Benutzers, einen bestimmten Verbindungsparameter einer bestehenden Verbindung zu verändern, muß von allen vier Programmschichten bearbeitet werden, um die Anforderung auszuführen. Hingegen kann eine Anforderung, einen Verbindungsparameter einer bestehenden Verbindung zu lesen bereits von der ersten oder der zweiten Programmschicht erfüllt werden, je nach Art des Parameters.

[0022] Ein besonderer Vorteil der Erfindung ist, daß mehrere Anforderungen in einer Programmschicht zusammengefaßt und zusammen bearbeitet werden können. Werden beispielsweise in der obersten Programmschicht mehrere Anforderungen empfangen, welche alle einen bestimmten Parameter direkt oder indirekt ändern wollen, so wird in der obersten Programmschicht tatsächlich der bestimmte Parameter mehrmals hintereinander auf einen neuen Wert gesetzt. Dies geschieht jedoch nur lokal. Bei der Weiterleitung können die mehreren Anforderungen zu einer einzigen zusammengefaßt werden, so daß in den darunterliegenden Schichten jeweil nur noch eine einzige Änderung des betreffenden Parameters erfolgen muß. Dieses Vorgehen ist beson-

ders im Falle einer Off-line-Konfigurierung des erfindungsgemäßen Systems vorteilhaft, wenn also die unteren Programmschichten nicht verfügbar sind. In diesem Falle werden alle Änderungen in der lokalen Datenbank vorgenommen um nach Inbetriebnahme des ganzen Systems die durch die erfolgte Off-line-Konfigurierung notwendigen Änderungen in einer einzigen Anforderung an die unteren Programmschichten weiterzuleiten.

[0023] Ereignisberichte können Folgeaktionen an der nächst niedrigeren Schicht auslösen. Daraus ergibt sich als ein weiterer Vorteil der Erfindung, daß eine Anforderung zur Ausführung der Folgeaktion an die nächst niedrigere Schicht gesendet werden kann, auch wenn die nächst höhere Schicht, an die der Ereignisbericht weitergeleitet werden soll, diese Ereignisberichte momentan nicht verarbeiten oder entgegennehmen kann. Mehrere Ereignisberichte können zusammengefaßt werden, wenn die höhere Programmschicht, an die diese weitergeleitet werden sollen, längere Zeit keine Berichte entgegennehmen kann. Dadurch wird jeweils nur der aktuelle Zustand weitergeleitet. Ereignisse werden also lokal verarbeitet und bei der Weiterleitung nach Möglichkeit zusammengefaßt. Es handelt sich hierbei um adaptive Ereignisunterdrückung.

[0024] In Figur 2 ist der Datenfluß in einer Programmschicht schematisch gezeigt. Die Programmschicht LAYERN empfängt Anforderungen REQ von der nächst höheren Programmschicht, bearbeitet die Anforderung lokal und sendet als Antwort eine Bestätigung CONF zurück. Danach wird die Anforderung REQ an die nächst niedrigere Programmschicht weitergeleitet. In der Gegenrichtung empfängt die Programmschicht LAYERN von der nächst niedrigeren Programmschicht Ereignisberichte EVE (engl. event reports). Bestimmte Ereignisse können Folgeaktionen erfordern, so daß in der Programmschicht LAYERN eine Bearbeitung des Ereignisberichtes in der Form durchgeführt wird, daß eine Anforderung REQ an die darunterliegende Programmschicht gesendet wird, die Folgeaktion auszuführen. Aufgrund der Ereignisberichte wird falls notwendig ebenfalls die interne Datenbank aktualisiert. Dann wird der Ereignisbericht EVE an die darüberliegende Programmschicht weitergeleitet.

[0025] In Figur 3 ist ein Flußdiagramm des erfindungsgemäßen Verfahrens abgebildet. Das Verfahren enthält folgende Schritte:

- Schritt S1: Auf das System wird zugegriffen, indem eine Anforderung an die höchste Programmschicht gesendet wird. Die höchste Programmschicht wird dadurch zur aktuellen Programmschicht.
- Schritt S2: Die Anforderung wird in der aktuell n Programmschicht ausgeführt.
- Schritt S3: Die Konfigurationsdaten in dem Speicher, vorzugsweise der Datenbank, werden entsprechend der Anforderung

geändert.

Schritt S4: Es wird als Antwort eine Bestätigung zurückgesendet.

Schritt S5: Wenn die niedrigste zur Ausführung der Anforderung benötigte Programmschicht noch nicht erreicht ist, wird die Anforderung zur weiteren Bearbeitung an die nächst niedrigere Programmschicht weitergeleitet. Die nächst niedrigere Programmschicht wird dadurch zur aktuellen Programmschicht. Dann werden die Schritte S2 bis S5 wiederholt.

[0026] Als aktuelle Programmschicht wird in diesem Zusammenhang stets die Programmschicht bezeichnet, die die Anforderung aktuell lokal bearbeitet.

20 Patentansprüche

1. Verfahren zum Betrieb eines prozessorgesteuerten Systems (SYS) mittels eines Steuerprogrammes, welches aus mehreren funktionalen Programmschichten (LAYER1-4) besteht, wobei jede Programmschicht Dienste bietet und zumindest ein Teil der Dienste einer höheren Programmschicht auf Dienste einer niedrigeren Programmschicht aufbauen

dadurch gekennzeichnet, daß

eine von einer höheren Programmschicht empfangene Anforderung (REQ) durch Zurücksenden einer Bestätigung (CONF) beantwortet wird, bevor die Anforderung an eine nächst niedrigere Programmschicht weitergeleitet wird.

2. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem jede Programmschicht (LAYER1-4) über einen Speicher (DB1-4) verfügt, in dem Konfigurationsdaten der Programmschicht gespeichert sind.

3. Verfahren nach Anspruch 2, bei dem folgende Schritte ausgeführt werden:

- a) Zugreifen auf das prozessorgesteuerte System (SYS) durch Senden der Anforderung (REQ) an die höchste Programmschicht (LAYER4), wodurch die höchste Programmschicht zur aktuellen Programmschicht wird,
- b) Ausführen der Anforderung (REQ) in der aktuellen Programmschicht und Aktualisieren der Konfigurationsdaten in dem Speicher (DB4) der aktuellen Programmschicht entsprechend der Anforderung,
- c) Zurücksenden einer Bestätigung (CONF),
- d) Weiterleiten der Anforderung (REQ) an die nächst niedrigere Programmschicht (LAYER3) wodurch die nächst niedrigere Programm-

schicht zur aktuellen Programmschicht wird,
und

e) Wiederholen der Schritte b) bis d) bis die
niedrigste zur Ausführung der Anforderung
(REQ) benötigte Programmschicht erreicht ist.

4. Verfahren nach Anspruch 3, bei dem

- in der Gegenrichtung von einer niedrigeren
Programmschicht bei Eintritt eines Ereignisses
ein Ereignisbericht empfangen wird, 10
- die Konfigurationsdaten im Speicher entspre-
chend dem Ereignisbericht aktualisiert werden,
- eine lokale Bearbeitung des Ereignisberichts
durchgeführt wird, in der Form, daß eine Anforderung
zur Ausführung einer Folgeaktion an 15
die nächst niedrigere Programmschicht gesen-
det wird, wenn eine solche Folgeaktion auf-
grund des Ereignisses notwendig ist, und
- die Ereignisberichte an die nächst höhere Pro- 20
grammschicht weitergeleitet werden.

5. System (SYS), das von einem Prozessor mittels ei-
nes Steuerprogrammes gesteuert wird, bei dem
das Steuerprogramm aus mehreren funktionalen 25
Programmschichten (LAYER1-4) besteht und bei
dem jede Programmschicht Dienste bietet und zu-
mindest ein Teil der Dienste einer höheren Pro-
grammschicht auf Dienste einer niedrigeren Pro-
grammschicht aufbauen, 30
dadurch gekennzeichnet, daß
die Programmschichten (LAYER1-4) asynchron
miteinander verbunden sind, in der Art, daß eine
von einer höheren Programmschicht empfangene
Anforderung (REQ) erst durch Zurücksenden einer 35
Bestätigung (CONF) beantwortet wird, bevor die
Anforderung (REQ) an eine nächst niedrigere Pro-
grammschicht weitergeleitet wird.

6. System (SYS) nach Anspruch 5, bei dem jede Pro- 40
grammschicht (LAYER1-4) über einen Speicher
(DB1-4) verfügt, in dem Konfigurationsdaten der
Programmschicht gespeichert sind.

7. System (SYS) nach Anspruch 6, bei dem die Pro- 45
grammschichten (LAYER1-4) so miteinander ge-
koppelt sind, daß

- eine Anforderung zunächst in einer höheren
Programmschicht (LAYER4) ausgeführt wird, 50
- die Konfigurationsdaten in dem Speicher (DB4)
der höheren Programmschicht (LAYER4) ent-
sprechend der Anforderung (REQ) aktualisiert
werden und
- die Bestätigung (CONF) zurückgesendet wird, 55
bevor die Anforderung (REQ) zu der nächst
niedrigeren Programmschicht zur weiteren
Ausführung weitergeleitet wird.

8. System (SYS) nach Anspruch 6, bei dem di Spei-
cher (DB1-4) als Datenbanken strukturiert sind.

9. System (SYS) nach Anspruch 5, das ein Netzwerk-
managementsystem eines Telekommunikations-
netzes ist.

10. System (SYS) nach Anspruch 5, das eine Steue-
rungseinrichtung eines Netzelementes ist.

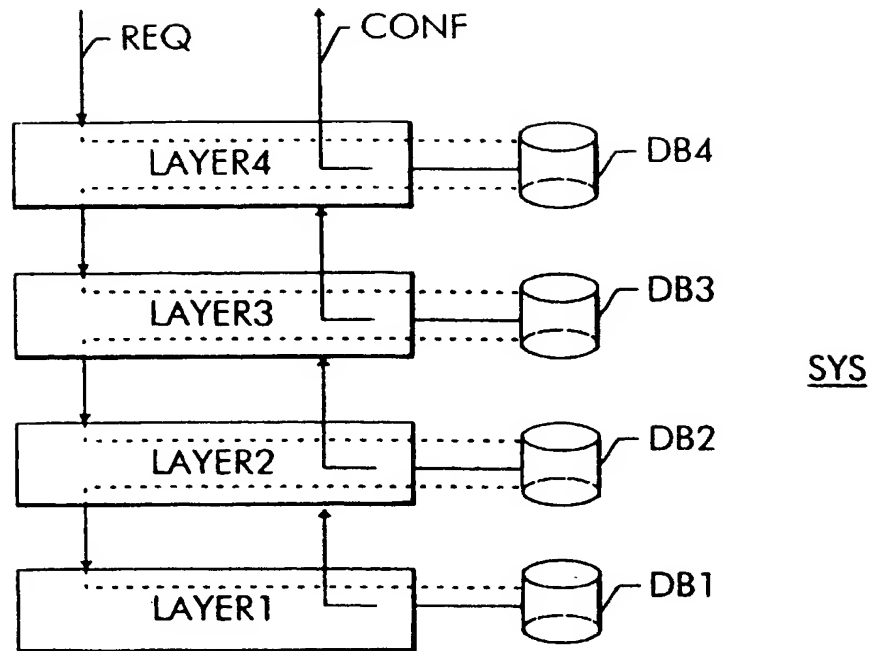


Fig.1

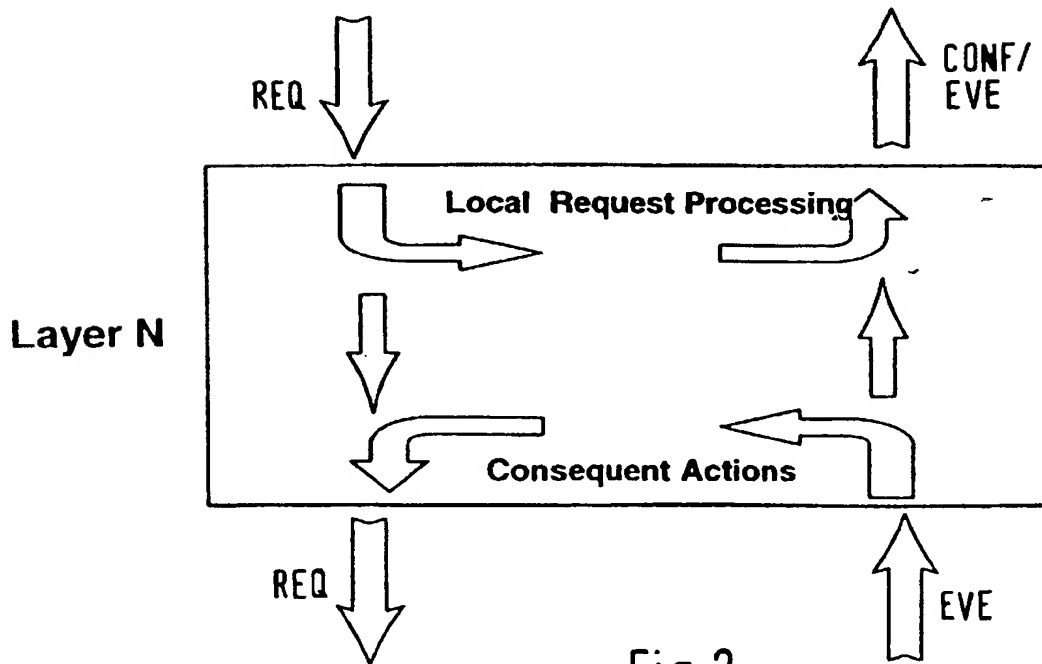


Fig.2

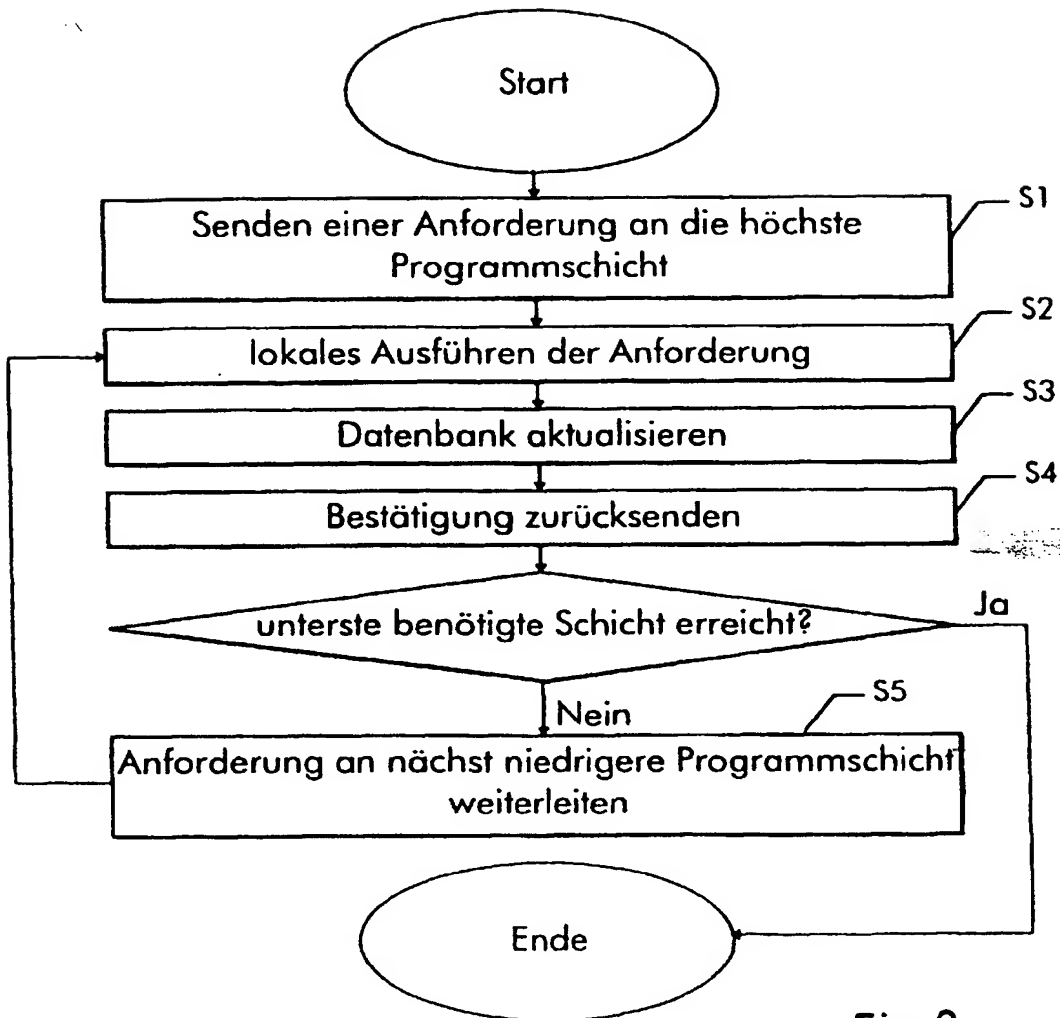


Fig.3

(19)



Europäisches Patentamt
European Patent Office
Office européen des brevets



(11)

EP 0 959 403 A3

(12)

EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG

(88) Veröffentlichungstag A3:
05.06.2002 Patentblatt 2002/23

(51) Int Cl.7: **G06F 9/40, G06F 9/42,
G06F 9/46, A01K 27/00**

(43) Veröffentlichungstag A2:
24.11.1999 Patentblatt 1999/47

(21) Anmeldenummer: **99440116.4**

(22) Anmeldetag: **19.05.1999**

(84) Benannte Vertragsstaaten:
**AT BE CH CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI LU
MC NL PT SE**
Benannte Erstreckungsstaaten:
AL LT LV MK RO SI

(72) Erfinder:
• **Jäkel, Hans-Jörg, Dr.**
70439 Stuttgart (DE)
• **Banzhaf, Monika**
70439 Stuttgart (DE)
• **Kocher, Hartmut, Dr.**
71229 Leonberg (DE)

(30) Priorität: **20.05.1998 DE 19822551**

(71) Anmelder: **ALCATEL**
75008 Paris (FR)

(74) Vertreter: **Brose, Gerhard, Dipl.-Ing. et al**
Alcatel
Intellectual Property Department
70430 Stuttgart (DE)

(54) **Prozessorgesteuertes System und Verfahren zum Betrieb eines prozessorgesteuerten Systems**

(57) Bei dem System (SYS), das von einem Prozessor mittels eines Steuerprogrammes gesteuert wird, besteht das Steuerprogramm aus mehreren, hierarchisch angeordneten funktionalen Programmschichten (LAYER1-4). Jede Programmschicht bietet Dienste, wobei zumindest ein Teil der Dienste einer höheren Programmschicht auf Dienste einer niedrigeren Programmschicht aufbauen. Die Programmschichten sind asynchron miteinander verbunden, und zwar so, daß eine von einer höheren Programmschicht empfangene Anforderung (REQ) erst durch Zurücksenden einer Bestätigung (CONF) beantwortet wird, bevor die Anforderung (REQ) an eine nächst niedrigere Programmschicht weitergeleitet wird. Dadurch sind die Programmschichten im zeitlichen Ablauf voneinander entkoppelt. Vorteilhaft verfügt jede Programmschicht (LAYER1-4) über einen Speicher (DB1-4), in dem Konfigurationsdaten der jeweiligen Programmschicht gespeichert sind. Eine Anforderung (REQ) wird zunächst in einer aktuellen Programmschicht lokal bearbeitet, indem die Konfigurationsdaten in dem Speicher aktualisiert werden, dann wird die Bestätigung (CONF) zurückgeschickt und anschließend wird die Anforderung an die nächst niedrigere Programmschicht zur weiteren Bearbeitung weitergeleitet.

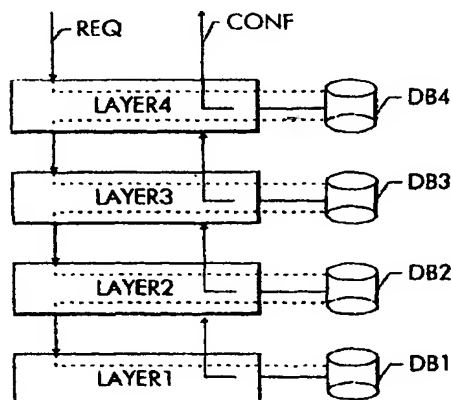
SYS

Fig.1

EP 0 959 403 A3



Europäisches
Patentamt

EUROPÄISCHER RECHERCHENBERICHT

Nummer der Anmeldung
EP 99 44 0116

EINSCHLÄGIGE DOKUMENTE			
Kategorie	Kennzeichnung des Dokuments mit Angabe, soweit erforderlich, der maßgeblichen Teile	Betrifft Anspruch	KLASSIFIKATION DER ANMELDUNG (Int.Cl.6)
Y	ELIASSEN F ET AL: "A MULTILAYERED OPERATING SYSTEM FOR MICROCOMPUTERS", MICROPROCESSING AND MICROPROGRAMMING, ELSEVIER SCIENCE PUBLISHERS, BV., AMSTERDAM, NL, VOL. 14, NR. 2, PAGE(S) 45-54 XP001061607 ISSN: 0165-6074 * Seite 47, Spalte 2, Zeile 16 - Seite 49, Spalte 1, Zeile 8 *	1-10	G06F9/40 G06F9/42 G06F9/46 A01K27/00
Y	WALKER E F ET AL: "Asynchronous remote operation execution in distributed systems" PROCEEDINGS OF THE INTERNATIONAL CONFERENCE ON DISTRIBUTED COMPUTING SYSTEMS. PARIS, MAY 28 - JUNE 1, 1990, LOS ALAMITOS, IEEE COMP. SOC. PRESS, US, Bd. CONF. 10, 28. Mai 1990 (1990-05-28), Seiten 253-259, XP010019330 ISBN: 0-8186-2048-X * Absatz '0001! - Absatz '0005! *	1-10	
A	RAMAN L G: "OSI upper layer protocol requirements for TMN operations" NETWORKS: EVOLUTION OR REVOLUTION? NEW ORLEANS, MAR. 27 - 31, 1988, PROCEEDINGS OF THE ANNUAL JOINT CONFERENCE OF THE COMPUTER AND COMMUNICATIONS SOCIETIES. (INFOCOM), NEW YORK, IEEE, US, Bd. CONF. 7, 27. März 1988 (1988-03-27), Seiten 181-185, XP010011675 ISBN: 0-8186-0833-1		
Der vorliegende Recherchenbericht wurde für alle Patentansprüche erstellt			RECHERCHIERTE SACHGEBIETE (Int.Cl.6)
			H04L A01K
Recherchenort	Abschlußdatum der Recherche		Prüfer
MÜNCHEN	3. April 2002		Skomorowski, M
KATEGORIE DER GENANNTEN DOKUMENTE		T : der Erfindung zugrunde liegende Theorien oder Grundsätze E : älteres Patentdokument, das jedoch erst am oder nach dem Anmeldedatum veröffentlicht worden ist D : In der Anmeldung angeführtes Dokument L : aus anderen Gründen angeführtes Dokument & : Mitglied der gleichen Patentfamilie, übereinstimmendes Dokument	
X : von besonderer Bedeutung allein betrachtet Y : von besonderer Bedeutung in Verbindung mit einer anderen Veröffentlichung derselben Kategorie A : technologischer Hintergrund O : mündliche Offenbarung P : Zwischenliteratur			

EPO FORM 1503 03 82 (P/0403)